# VOICE COMMUNICATION SYSTEM

Numéro de publication: JP8274812 (A) Date de publication: 1996-10-18

FUJII AKIHIRO; FUKUNAGA SHIGERU; NAKAI TOSHIHISA + Inventeur(s)

Demandeur(s) OKI ELECTRIC IND CO LTD +

Classification:

H04L12/40; H04L12/56; H04L12/40; H04L12/56; (IPC1-7): H04L12/56; - internationale

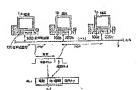
H04L12/40

- européenne Numéro de demande JP19950073166 19950330

Numéro(s) de priorité: JP19950073166 19950330

# · Abrègé pour JP 8274812 (A)

PURPOSE: To make possible efficient voice communication with high-quality reproduced voices with simple communication protocol configuration. CONSTITUTION: Terminals 1a-1c are connected to a bus type LAN 3. These terminals 1a-1c are composed respectively of voice transmission parts 100, voice reception parts 200, CPU and display devices, etc. With this configuration, the system for permitting the efficient communication with highquality reproduced voices while using under datagram protocols is constructed. When sending a voice to the terminal 1a, the terminal 1b transmits the voice signal of a sound term as a main body packet an transmits an end packet just after the sound term. Further, time information and packet information are added to the headers of these packets in addition to voice data.



Les données sont fournies par la banque de données espacenet — Worldwide

## (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号

特開平8-274812 (43)公開日 平成8年(1996)10月18日

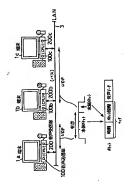
(51) Int.Cl.4	識別記号	庁内整理番号	ΡI			技術表示箇所
H 0 4 L 12/56		9466-5K	H04L	11/20	102A	
12/40				11/00	320	

# 審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 19 頁)

(21)出職番号	特願平7-73166	(71)出職人	000000295	
			沖電気工業株式会社	
(22)出級日	平成7年(1995)3月30日		東京都港区成ノ門1丁目7番12号	
		(72)発明者	藤井 明宏	
			東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	沖電気
		1	工業株式会社内	
		(72)発明者	福永 茂	
			東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	神雷気
			工業株式会社内	
		(72)発明者	中井 敏久	
			東京都港区虎ノ門1丁目7番12号	沖電気
			工業株式会社内	
		(74)代理人		

# (54) 【発明の名称】 音声通信システム

### (57)【要約】



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の音声通信端末が伝送路上に分散配 置接続され、音声通信端末は他の音声通信端末とコネク ションレス型のインタネットプロトコルで音声通信を行 う音声通信システムにおいて、

### 上記各音声通信端末は、

音声信号を送信するときに、有音期間の音声信号を本体 パケットとして生成し、有音期間の直後に末尾パケット を生成し、各パケットには、音声情報とパケット識別情 物と、時刻情報又は通し番号とを設定して通信相手に送 信する误信手段と

受信パケットを送信元別に分け、パケット識別情報から パケット連別を行い、送信元別に、時別情報又は適し番 号を参照して有音パケット群の再生を行うための音声混 も一部成を行う受信手段とを備えることを特徴とする音 声通信システム。

【請求項2】 上記送信手段は、末尾パケットにも有音 期間の音声信号を載せて生成することを特徴とする請求 項1記載の音声通信システム。

## 【請求項3】 上記受信手段は、

送信元別に受信パケットを一時記憶するためにFIFO 型記憶手段で構成し、受信パケットを送信元別に記憶管 理することを特徴とする請求項1又は2記載の音声通信 システム。

# 【請求項4】 上記受信手段は、

いずれかの送信元の音声通信端末から送られて来るパケットが本体パケット後に、末尾パケットが受信されるまで、パケットの長大遅延器とき時間である所定時間までパケット到整を待ち続け、有音期間の音声信号を混合・再生することを特徴とする計算項1~3のいずれかに記載の音声通信システム。

### 【請求項5】 上記受信手段は、

同じ送信元の音声通信端末から、既に到着しているパケットよりも古い時期に送信されたパケットが後から到着した場合に、古いパケットを廃棄することを特徴とする諸求項1~4のいずれかに記載の音声通信システム。 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【産業上の利用分野】本発明は、複数の音声通信端末が 伝送路上に分散配置接続され、音声通信端末は他の音声 通に端末とコネクションレス型のインタネットプロトコ ルで音声通信を行う音声通信システムに関するものであ る。

### [0002]

【従来の技術】近年、多地点間音声通信システムの研究 ・開発が行われている。このようなシステムの技術として、次の文献に示されているようなものがある。

文献1:電子情報通信学会技術研究報告、1987年、 SE87-103、『音声パケットにおける音声品質の 劣化要因と対策』 文献2:情報処理学会研究報告、1993年7月8日、 93-OS-60、93-DPS-60、『インタネットトでの音声会話ツール』。

【0003】地域的に隔てられた者同士でのコミュニケ ーション手段の中でも音声通信は重要である。通常の会 話は有音部と無音部とから構成されており、無音部は全 体の60%を占めている。そこで伝送路がLAN(ロー ラルエリアネットワーク) などのようにパケット送信方 式の場合、音声通信では有音部を含む有音パケットだけ を送信すれば通信回線の負荷を軽減することができる。 【0004】また、LANに接続される複数の端末間の 通信による多地点間の音声通信を実現する上で、パケッ トの通信プロトコルとして、例えば、UDP (ユーザデ ータグラムプロトコル: RFC768) を使用すること が考えられている。このユーザデータグラムプロトコル (RFC (Request for Comment) 768) は、インタネットのトランスポートプロトコル であって、コネクションレス型のIPデータグラム通信 をサポートするものである。更に、コネクション処理、 信頼性の確保、フロー制御などを行わないので、処理が 簡単である。従って、単発的に短いデータを送る場合に は※TCP(トランスミッションコントロールプロトコ ル)よりも簡素な構成で効率よく通信できる性質を有し ているのである。

### [0005]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述の ユーザデータグラムプロトコルによる通信には、通信負 荷が軽くプロードキャストやマルチキャストのような一 つのパケットで複数地点に送ることができる反面、コネ クションレス型の通信であるため、パケットの粉失や、 重複や、到者順序などの逆転などが起きる可能性があ る。

【0007】以上のようなことから、LANなどに複数 の端末が複載され、これらの間の多地点間でコネクショ ンレス型のユーザデータグラムプロショル(インタット プロトコル)を使用して、簡単な通信プロトコルを使 用して簡単な構成で能率的に品質の良い音声再生を行い 得る市通信ンステムの提供が要請されている。 【0008】 【課題を解決するための手段】そこで、本条明は、複数 の音声通信端末が伝送路上に分散配置接続され、音声通 信標末は他の音声通信端末と コネクションレス型のイン タネットプロトコルで音声通信を音声通信システムにお いて、以下の特徴的な構成で上述の課題を解決するもの である。

【0003】即ち、本発明の音声通信システムは、上記 各音声通信端末は、音声信号を送信するときに、有音間 同の音声信号を体化ケットとして無し、右音間の 直後に末尾パケットを生成し、各パケットには、音声情 報とパケット歳期情報と、・要信パケットを 返信元別に分け、パケット歳別を 行い、送信元別に、時期情報又は通し番号と参照して有 音行、送信元別に、時期情報又は通し番号を参照して有 方でかり、対して、時期情報又は通し番号を参照して有 音句を発して、時期情報又は通し番号を参照して有 を発音検とを備えるものである。

# [0010]

【作用】本発明の音声通信システムの構成によれば、送 億パケットを本体パケットと、未起パケットに分類して 生成すると共に、パケットに音声を今の他に時間に 受温手侵払送信元別に受信パケットを分類し、パケット 一般が開始からパット開始を行い、送信元別に、時刻情 報又は適し番号を参照して有音パケット群の両生を行う ようにするので、再生した音声を述切れさせることなく 投行会事を出かった。したりエス型のイ ンタネットプロトコルによる音声通信システムの効果を 得つの、簡単と構成で実現することができるのである。 {0011}

【実施例】次に本発明の好適な実施例を図面を用いて説 明する.

「第1 実施例」: 図1は基本的文音中通信システムの構成図である。この図1において、音声通信システムは、 端末1 a~1 c tが、又型のLAN3に接続されている。 これらの端末1 a~1 c は、それぞれ音声送信部100 と、音声受信部200と、C P U とディスプレイ装置な どから構成されている。これらの構成で、端末1a~1 c の間で、ユーザデータグラムプロトコルを使用して、 能率的に品質の良い再生語すで通信を行い得るシステム を構築するものである。

【0012】CPUは音声送信結100や音呼受信部と 0などを制御するもので、具体的には設定情報を20 変更制御などを行う。ディスプレイは音声送信部100 や音声受信部200などを制御するための機々の情報な どを表示したり、他の端末との音声通信における他端末 のユーザの間値を表示することも好ましい。

【0013】端末1bは端末1aに対して音声を送る場合、有音期間の音声信号を本体パケットとして送信し、 有音期間の直接に末尾パケットを送信する。更に、これ らのパケットには、音声データの他、ヘッダに時刻情報 とパケット情報とも付与することが好ましい。

【0014】 (書声送信都100): 図2は木実施 例の音声送信都100の機能構成図である。この図2に おいて、音声送信都100は、マイクロフォンT11と、A/D(アナログ/デジタル) 実機部101と、入力音声パッファ部102と、青音中別部103と、パケ・記憶部106と、パケット送信部107とから構成され、パケット出り端子T12からLANに出力されるように耐度されている。

【9015】 A/D 変換部101は、マイクロフォンT 11からのアナログ音声信号 S101を一定の速度でデ ジタル化し、デジタル信号 S102を入力音声パッファ 部102に与えるものである。入力音声パッファ部10 2は、一定の速度でデジタル化された音声信号 S102 を一時高え、一定の長さに区のって音がパケットデータ S103として、パケット記憶部104と、有音判別部 103 ドビ井えもかのである。

【0016】有案料列部103は、入力された音響パケットデータが有音か無音かを判別し、有音/無音信号S104を送信制削略106に与えるものである。送信制 脚部106は、有音刊別部103の結果5104に基づいてパケット送信の削削(5106、5107)を行うものである。パケット記憶部104は、音声パケットデータS103を一鳴記憶し、送信制制部106からかっトデータS105が、ヘッグ書き込み部105に出力され

10017] ヘッダ書き込み部105は、送信制博部1 06から入力されるパケット情報 (本体パケット、末尾 パケット) と時刻情報などをパケットのヘッダに書き込 み。パケットS108をパケット送信部107に与え

る。このようなパケットの構成は、特徴的な構成であ る。パケット送信部 107は、パケットに宛先などの情 報を載せてパケットを接続先の各受信部に与えるために パケット出力端子T12を介してLANに出力するもの である。

【0018】(音声送信部100の動作): 音声送 信部100は、入力された音声データに対してパケット 分割を行った上で、それぞれのパケットの有音・無音を 物定し、図3のように有音部である。「木体パケット」 と、有音部最後の本体パケットの次のパケットである 「末尾パケット」との、2種類のパケットだけを送信す もりのである。

[0019] そこで、具体的には、マイクロフォンT1 1から入かされたアナログ音声信号S101は、A/D 変換部101に入力される、A/D変換部101は一定 の速度でサンプリングと量子化とが行われ、各サンプル データは一定の速度で出力される。アナログからデジタ ルに変換された音声信号S102は、入力部がパッファ

1

部102に順次人力される、人力音声バッファ部102 はサンアル数がD以上の最必溶ったら、サンアル数かD以上の最必溶ったら、サンアルをの音声データS103が一度に出力される。このDの値は『送信さるパケット中の音声データ9103は、有音判定部103では入力とれる。有音判定部103では入力した音声データS103が有音のデータか、無信のデータがを判定し、その結果S104を出力する。このS104は送信制制部106へ入力される。は信制制部106へ入力される。は信制制部106に人力されるとのは104に大力を106は、パケットが2010年の出力命令S106と、ヘッダ書を込み部105に対して本体パケット又は大阪パケットの識別信令S107を出力するものである。

【0021】(送信制開新106): 図4は送信制 開新106の動作フローチャートである。この図4は送 いて、前のパケットが有管であったか、無音であったか を示す変数 pの初期化が行われる(p102)。この変 数pはオンかオフかの2通りの値を持ち、変数 pがオン であれば有音、変数 pがオフであれば無音とする。尚、 初期幅はオフである。次に右音判定部103の結果が有 音かれ変数 pにオンを代大する(p103)。有音で あれば変数 pにオンを代大する(p103)。

【00221次にパケット記憶部104に記憶されているパケットを出力命令S106によって出力させ、ヘッ デ書を込み部105に入力したパケットのヘッグに「本体パケット」の機関行を書き込ませる(p107)。上記有き 無音が関(p105)、変数p=オン、つまり、一つ前のパケットが音をつかる場合は、変数pのはカインかどうかのチェックが行われる(p105)、変数p=オン、つまり、一つ前のパケットを出力命令S106によって出力させ、ヘッグ書き込み部105に入力とパケットを出力命令S106によって出力させ、ヘッグ書き込み部105に入力とパケットの機関子を書き込ませる(p108)、変数pの値が定(p103)に戻る。

【0023】パケット記憶部104は、送信制物部106から出力命令5106が入力されると、記憶されている音声データ5105を出力する。音声データ5105は、ヘッゲ書き込み部105に入力される。ヘッゲ書き込み部105は、入力された音声データ5105に、図5のパケット構成図に示すように時刻情報と、水体パケットが末尾パケットか不足パケットが今代ける。

【0024】この『略声別情報は、先に述べた適信路内で パケットの重複や到着順序の入れ違いが発生した場合で も受信順で対応できるようにするために設けられた情 報』である。この『略声別情報は送信するパケット毎に異 なる値を持ち、且つそのパケットの古さ(新しさ)が分 かるものであれば良い』。 【0025】 例えば、この映刻情報は、現在の場所に基 づく値でも良いし、パケットを送信する毎にカウントア ップする通し番号でも良いし、現在の場別と通じ番号と を組か合わたものでもよい、パケット情報には近間制御 割106より指示された本体が、ット又は末尾パケット の護別子を載せるのである。これらのヘッダが付けられ た後、ヘッダ滑き込み部105よりパケットS108が 出力される。

【0026】次にパケットS108は、パケット遠信部 107に入力される。パケット遠信部107では入力さ れたパケット5108を遺信する相手致力複数し、それ ぞれに遠信元や電信先の情報などの遺信に必要な情報を 付加してパケットS109を生成する。プロードキャス ト(全体に同様的に配信)やマルチキャスト(情能され なメンバだけに同様的に配信)のように一つのパケット で複数地点に送んするともが同様の場合は、一つット で複数地点に送んするともが同様の場合は、一つット マットを108に対し、プロードキャスト又はマルチキャ スト用のパケットを生成する。パケットが生成される と、パケットが出発了12。

【0027】(有音判定部103): 図6は有音判定部103の機能構成図である。この図6において、有等収定部103の機能構成図である。この図6において、有等収定部1030と、比較部100とから構成されている。絶対値平均は18部1001に、一例として入力管声データミ103の磁が、振幅の正から長に変動しているため、この振幅の大きさを機比するために各サンアルデータの総対値平均51101を機能のよりに使用を対象は係り、1001で得られたS1001と関値102とを比較し、関値より大きければ有音、小さければ無音の判定結果51004と対けなどある。

【0028】(普声受信部200): 図7は未実施 例の音声受信部200の機能構成図である。この図7に おいて、音声受信部200は、LANからの信号をパケット入り端子で21から取り込むパケット受信記機能2 01と、混合合成部202と、音声出力制御部203 と、無容子ク生成部202と、音声出力制御部203 と、音声出力パッファ部206と、D/A(デジタル/ アナログ)変損器207と、スピーカ下22とから構成 されている。

【0029】パケット受信記憶部201は、LANからのパケットS201を受信し、送信元制に分けて一時記 他するものである。音声出力制御部203は、パケット受信記憶器201の出力の制御(S203)や唱音デーシーのデータを開催(S208)や、混合合成第202の制御(S205)や、音声出力パッファ部206の制御(S209)などを行うのである。

【0030】混合合成都202は、パケット受信記憶部 201から得られた各地点それぞれの音声パケットデー タS202を混合合成して一つの音声パケットデータS

ŕ

2014生成して切替えスィッチ205に与えるものである。無音データ生成部204は、音声出力制制部203からの制制(S205)に基づいて適量な無管データS207を生成し、切替ススイッチ205に与えるも成した音声パケットデータS204と、無音データS207を切り着えて出力(S210)し、音声出力パッファ部206に与えるものである。

- 【0031】音声出かバッファ部206は、入力音声データを一時蓄え、一定の速度で音声信号S211を出力し、D/A突頻節207に与えるものである。D/A突 頻節207は、デジタル化されている音声データS211をアナログ信号S212に突換し、スピーカア22へ与えるものである。スピーカア22はアナログ信号を音声出力するものである。
- 【0032】(首呼受信部200の動作): 音声受信部200は、到答したパケットを送信元別に分け、本体パケット、非尾パケットの透明子を利用して一つの有音がケット、郭の途中をできるだけ途切れさせずに混合協会を行い、混合会成されて音声を助力する。また、記合会成されて音声を見が、ファントの場合は、混合合成データを再足パッファに入力して、当なよどの無管データを再足パッファに浮入して、ボース・ジャンテのアンゲフローを防ぐ手段を備えるものであれ、
- [0033] そごで、具体的には、パケット入力端子T 21から入力されたパケットS210は、パケット受信記 記憶多201に入力される、パケット受信記能第201 では、入力されたパケット内の時刻情報を調べ、このパ ケットの場合のみ、このパケットを促述者へSFIFO (Fast In Fast Out)型記憶素子に記 憶させ、一句前のパケットと同じか、若しくは古いパケットはFIFFの影響者とご解しまいのである。
- 【0034】このパケット受信記憶解201には遠信元 毎に、それぞれに複数のパケットを記憶できるFIFO 型配憶集子を備えている。このFIFO型記憶等とは は、図8に示すように、一つのパケットを記憶する業子 を接数備え、この次に読み出す記憶業子の位置に先明ポ インタ、この次に書からいで、一般では一般である。 が、売間ボインタ、未尾ポインタとも最初の 位置はOとする。
- 【0035】図8において、FIFO型記憶素子へのデータの記録動作は次のようになる。
- (1) 先生、末尾ボインタがあと一つで先頭ホインタに 温い付くなら終了する(これをオーバフローと呼ぶ)。 (2) 次にオーバフローでなければ、末尾ボインタの位 置にデータを書き込み、末尾ボインタをシフトアップす る。つまり、図8の例では、7から8に末尾ボインタを シフトアップをせるものである。

- 【0036】また、FIFO型記憶素子からのデータの 読み出し動作は次のようになる。
- (1) 先頭ボインタと末尾ボインタが剛し位置なら記憶 されているデータがないので終了する(これを、アンダ フローと呼ぶ)。(2)次にアンダフローでなければ、 先頭ボインタの位置のデータを読み出し、先頭ボインタ をシフトアップする。つまり、図8の例では2から3へ 先頭ボインタをシフトアップするものである。
- 【0037】以上のようにして、パケットS201は、 吉声受信節200に到着すると、古いパケットは廃棄さ れ、新しいパケットだけをパケット受信記地線201内 の送信元別のF1F0型記憶来子に順番に記憶される。 一方、パケット受信記憶部201内に記憶されているパ ケットの出力は、音声出力制算部203の制御によって 行われる。
- 【0038】音声出力削削解203は、他に混合合成部 202、無音データ生成部204、切替えスイッチ20 の制御を行う。また、音声出力制御部203は無音データ生成部204に無音データを作らせる際に音声出力 バッファ部206内のデータの残量を測べることも行う。
- 【0039】図9〜図11は音声出力制削部203の処理アローチャートである。ここで、通信相手の敷をNu mとする。そこで、先ず図9において、音声出力制制部203は、各送信元毎に割り当てられた変数フラグ
- (i)  $[i=0,1,\cdots,Num-1]$ の初期代を行う (p202)。このフラグ(i) はオン、オフの2通り の値を持ち、フラグ(i) = オンなら第1地点から有音 パケット群が延信中であることを意味し、フラグ(i) = オフなら第1地点から有音パケット程が延信されてい ないことを意味する。フラグ(i) の初期値は全てオフ である。
- 【9041】次に全てのフラグ(i)がオフ、つまりどの地点も有音パケット群を送信中でないかを測べる(p 204)。全フラグ(i)がオフなら、次にパケット受信記憶部201内にパケットが記憶されていれば、そのパケットを読み出して、混合合成都202にパケット中の音声データを入力する(p205)。このp205の詳細な動作は後述の図11を用いて説明する。

【0042】上記音声データ読み出し処理(p205) を終了すると、次に全てのmix(i)の値がオフか否 かを測べる(p206)、つまり、パケット受信記憶部 201から混合会成部202に入力されなパケットが一 つもないか否かを調べるものである(p206)、ここで、全てのmix(i)がオフならば、再び上記吉声デー 一夕読み出し処理(p205)に戻る。前、パケット受 配記憶都201と九力されるパケットが到路ととかで は、上記音声データ読み出し処理(p205)と全ての mix(i)の値がオフか否かを調べる(p206)処理とせ報報するものである。

[0043]また、全てのmix(i)の値がオンか否かを倒べる(p206)処理から、上記音声データ説み 出し処理(p205)に逃む途中の人他点で類相間だけ 処理を一時停止してシステム全体の処理負荷の軽減を図ってもよい。更に、パケット受信記憶態201に入力されるパケットが一つ以上判替するまではA地点で処理を一時停止しても長い。

【 0 0 4 4 】 一方、上記全てのm i x ( i ) の値がオフ R = S×MT

となる。
【0046】この最大遅延揺らぎ時間は使用している通信器などによって異なるが、例えば、MT=0.5秒の A=R-L

【0047】次に無音データ生成部204で生成された 無音データS207を音声出力パッファ部206に入力 させる(p211)。次に切替えスイッチ205を混合 合成部202からのデータが音声出力パッファ部206

となる。

合成都202かのデータが育声出力バッファ配206 に流れるように切り替える (p226)。次に混合合成 窓202で生成された混合音声データを音声出力バッフ ァ部206に入力する (p227)。この後は再び上述 の混合会成部202の初期認定に買る (p203)。 [0048] 一方、図9の全てのフラグ(i)がオフか 否かの確認 (p204)で、オフでないと判断される

(p212)。次に音声データの読み出し処理を行う (p213)。この処理は上述の図10の音声データ読み出し処理(p205)と同様な処理である。

【0049】『この音声データ読み出し処理(p21 3)の主な目的は、前のパケットが本体パケットであっ 地点の中で、まだ混合金酸部20 2に入力されていな いパケットを読み出すことであるが、その他に、新たに 有音節が影せられた地点のパケットがもしあれば、それ も読み出すことを行い、できるだり早く全地点からのパ ケットの読み出しを行うものである」。

【0050】次に現在の時刻を計測する(p214)。

か否かを調べる(p206)処理で、全てのmix

(i)がオフでないならば、次に現在の音量出力バッファ部206に残っている音声データのサンアル数を調べる。 ロ207)、この残量をしとする、次にこの残量しが図12に示すように今後のパケットの選集器とぎを吸収できる量Rよりも大きいか否かを調べる(p20

8)、ここで選延信らぎを吸収できるならば後述の、切替き申出が、ッフ・約206に流れるように切り替える処理 (p226)に進み、できないならば次に切替える処理 (p226)に進み、できないならば次に切替えスイッチ205を無能データ生成第204からのデータが音声出かバッファ部206に流れるように切り替える(p209)。

【0045】次に残量しに加えることで遅延揺らぎを吸収できる量の無音データを生成する(p210)。ここで、遅延揺らぎを吸収できるサンプル数Rは、最大遅延揺らぎ時間をMT(sec)、音声のサンプルレートをS(Hz)とすると、

## ... (1)

通信路であれば、サンプルレートを8kHzとすると、 R=4000となる。よって、無音データ生成部204 で生成し補充するサンプル数Aは、 …(2)

【0051】一方、フラグ(k)=オンで且つ面 i x (k) =オフでないならば、次に kの値に が加票される(p 218)。次に kの値が相手数 N u m よ り 6 小さいか 石かを調べる(p 219)。この k が相手数 N u m よ り 6 小さい 本 6 で 7 ラブ(k) ー オン 日 2 の i x (k) =オフか 石か つ 沖 m (p 217) に 戻る。 k の値が 相手数 N u m よ り 6 大きいならば、後述の、全ての 高 i x (k) ガオフか 否かを 判断する 処理 (p 225)に 重む。

【0052】また、上述の時刻 t 0 から t 1 までの経過 時間 (t 1 - t 0) が T よ り大きいか否かの判断で (p 2 1 5)、大きいと判断されると、次に k の値を 0 に初

【0056】次に読み出されたパケットが末尾パケット

であるか否かを調べ(p306)、末尾パケットである

ならば、フラグ(k)の値をオフにする(p307)。

一方、末尾パケットでないならば、フラグ(k)の値を

8) 次に請み出された(p305)パケット中の音声

オンにし、mix(k)の値をオンにする(p30

データを混合合成部202に入力する(p309)。

【0057】 フラグ (k) の値をオフにする (p30 7)又は、パケット中の音声データを混合合成部202

に入力する (p309) のいずれかを終了すると、次に kの値に1を加える(p310)。次にkの値が相手数

期化する(p220)、次にフラグ(k)=オンで且つ mix(k)=オフか否かの判断を行う(p221)。 フラグ(k)=オンで且つmix(k)=オフであれ ば、次にフラグ(k)の値をオフにする(p222)。 次にkの値に1が加算される(p223)。次にkの値 が相手数Numよりも小さいか否かを調べ(p22

4) . 小さければ上述のフラグ(k) = オンで且つmi x(k)=オフか否かの判断(p221)に戻り、大き ければ、後述の全てのmix(k)がオフか否かを判断 する処理 (p225) に進む。

【0053】このようにkの値を0に初期化する(p2 20)から、kの値が相手数Numよりも小さいか否か を調べる(p224)までの工程は、T時間待っても来 ない地点に対してはパケットが紛失した可能性があるの で、混合合成を諦めて、末尾パケットが到着しなくても フラグ(k)をオフにする処理を行う。これは紛失した パケットが末尾パケットである可能性もあるので、取り 敢えずフラグ(k)をオフにしておく。

【0054】次に全てのmix(k)がオフか否かを調 バ (p 2 2 5)、全てオフなら上述の混合合成部の初期 化 (p 2 0 3) に戻る。一方、全てのmix(k) がオ フでないならば、図9の切替えスイッチ205を混合合 成部202からのデータが音声出力バッファ部206に 流れるように切り替える処理(p226)に進む。

【0055】(音声データ読み出し処理ッ205の詳 細): 図11において、先ず変数kを0に初期化す る (p302)。mix(k)の値がオフ、つまり混合 合成部202に第k地点のパケットが入力されているか どうかを調べる (p303)。 mix (k) = オフな ら、パケット受信記憶部201内の第k地点用のF1F ○型記憶器子がアンダフローか否かを調べる(p30) 4)。もしFIFO型記憶素子がアンダフローならkの 値に1を加える処理(p310)へ進み、FIFO型記 憶素子がアンダフローでなければFIFO型記憶素子か らパケットを一つ読み出す。尚、読み出す際のFIFO 型記憶素子の処理は図8で説明した処理と同様である。 また、mix(k)の値を調べて(p305)、mix (k) = オンならkの値に1を加える処理(p310) へ進む。

であるNumよりも小さいか否かを調べる(p31 1)。ここでkの値がNumよりも小さいならば、上述 の混合合成部202に第k地点のパケットが入力されて いるかどうかを調べる(p303)に戻る。一方、kの 値がNumよりも大きい場合は、この一連の音声データ 読み出し処理(p205)を終了し、図9のp206の 処理に戻るものである。 【0058】また、切替えスイッチ205から出力され た音声データS210は、音声出力バッファ部206に 入力される。音声出力バッファ部206は、入力された 音声データS210から1サンプルづつの音声データS 211を一定間隔(速度)で出力していく。音声出力バ ッファ部206から出力された音声データS211はD /A変換部207に入力される。D/A変換部207で は入力されたデジタル信号をアナログ信号に変換して出 力する。D/A変換部207から出力されたアナログ音 市信号はスピーカT12から音声出力される。

【0059】(混合合成部202): 一つのパケッ トに収まっている音声データの数をDとし、混合合成部 202に入力される音声データS202の各サンプル値 をau(0)、au(1)、…、au(D-1)とす る。また混合合成部202内にはサンプル数分の記憶領 域がある。これに記憶されているデータの値を、buf (0), buf (2), ..., buf (D-1)とする。 先ず図9の混合合成部の初期設定(p203)の時点で buf(k)の初期化を次の式(2)のようにしてお ۲.

 $(k=0, 1, \dots, D-1)$ buf(k) = 0【0060】次に図11のフラグ(k)=オン. mix (k) =オンとする (p308) 処理がきた時に、パケ ット受信記憶部201からサンプル数Dの音声データa

 $buf(k) = buf(k) + au(k) \quad (k=0, 1, \dots, D-1)$ 

. 8

のように各サンプル毎に前の加算結果に音声データのサ ンプル値を加算していく。

【0061】更に必要ならそれぞれのbuf(k)の上 下の値をリミッタで制限する。図9の混合音声データ出 力(p227)の処理によって混合合成部202から最 てくる。この入力された音声データに対して混合合成部 202は次の式(3) ... (3)

... (2).

u(0) au(1), ··· au(D-1)が入力され

終的なbuf(k)の値が出力される。この出力された buf(k)で構成されている音声データが混合音声デ ータS204である。

【0062】(第1実施例の効果): 以上の第1実 施例は、送信パケットを本体パケットと、末尾パケット

に分類すると共に、パケットのヘッダに時刻情報とパケ ット情報とを書き込み、音声受信部200のパケット受 信記憶部201にF1FO型記憶素子などを使用して、 音声送信部100、音声受信部200を構成したことで 具体的に次のような効果を得ることができる。

【0063】(1) 音声送信部100は、有音期間の音 声信等に対して本体がシャトを付与し、来程に末尾が、 ットを付与するだけであるので、複雑ながケット識別子 を付与しないので回路構成を簡単にすることができる。 また、時期情報をヘッゲに設定することも一般のタイマ 回路構成が簡単である。

[0064] (2) 音声受信憩200は、末尾パケット が来るまではその地点から迷られてくるパケットの到等 が送れても特ち続けて混合金成を行うことで、有音部の 途中が、図13のように途切れずに混合・合成・再生が できるので音質も良い。また、混合金成の際にそれぞれ の有音部内のパケットの間隔が開かないということは全 体の理様の減少にもつながる。

【0065】(3) 音声変能器 200は、ある地点から 木泥パケットが来たる。それ以降は新たに本体から ・が来るまでその地点からのパケットを特別時つというこ とは行わないので、入力された音声が無害区間であるた め有音がケットが経営されないはもかかわらず、受信側 でその地点のパケットの到着を待ち続けるということが 無くなり、全体の選延が短くなり、効率の良い処理がで きる。

【0066】(4)音声受信部200は、どこからもパケットが来ない間は音声出力劇博部203の処理の図9、図10のA地点で現時間若しくは長時間処理を停止すれば、どの地点から4パケットが送られてこない間の無駄な負荷がかからない。

【0067】(5)音声受信部200は、図10の音声 データ読み出し処理(p213)で到着が遅れているパ ケットを待つ間に、新たに別の地点からパケットが到着 しても読み出すことを行うので効率が良い。

【0068】(6) 音声受信器200は、對新が遅れているパケットを永久に特つということは行わない。最大の遅延指の言時間より遅ければ、これはパケットの粉失の可能性が大きいので、特ち続ける最大時間は先に達べたように最大の遅延結らき時間に一切とことによって、例えば、あるパケットが通信路内で粉失しても既に到着している他のパケットへの影響が少なくなる。また、特ち続ける最大時間を急ぐても野ないた場合に、粉失したパケットが仮に未尾パケットであっても、その地点の青音部は終了したものとして問題なく終了することができる。

【0069】(7)音声受信部200は、既に到着しているパケットより古いパケットは使わないようにしてい

るので、古いパケットが後で再生されることがない。従 って、パケット到緒順序が保証されない、ユーザデータ グラムプロトコルのような通信プロトコル上でも容易に 適用することができる。

[0070] (8) 音声受信部200は、混合合成した パケットが全て有官パケット間の先頭のときだけ、再生 パッフたに強量な無管データを補充して遅延線ときを吸 収をするので、再生パッファのアンダフロー防止のため に再生パッファに挿入する無管データが最小限で済むの で選延が余りまるとならない。また、連続する有がなり マット間の途中には無管データを入れないので音が途切れ て聞こよることがなく、良好な音声を出力することがで るる。

[0071]以上のようなことから、LANなどに複数 の端末が縁続され、これら7間の多地点間でユーザデー ググラムプロトロトを使用して、簡単な3億でプロトコル で、簡単を構成で能率的に品質の良い音声再生を行う多 地点間音声通信システムを実現することができるのであ る。

【Q072】「第2実施例』:上述の第1実施例では、 図3のように連続する有音のパケットの競技のパケット の次に末尾パケットを送信していた。この末尾パケット 内の音声データは無音であるので、混合合成に使用する 必要がなかった。そこで、第2実施例では図14のよう に末尾パケットにも音声データを載せるように構成する ものである。

【0073】多地点間音声通信システムとしての主な構成は、図1に示した構成と同様であり、音声送信器30 の利限成は図15のような機能構成となる。この図15 の機能構成において、第1実施例と同じ機能構成部に は、同じ符号を付している。図15において、音声送信 第300はマイクロフォンT11と、A/D実換部10 1と、入力音声バッファ部102と、有音判別部103 と、ヘッダ書き込み部105と、送信制脚部106 と、パケット送信部107と、2パケット記憶部301 とから構成されている。

【Q074】ここで、第1実施例と異なることは、2パケット記憶部301があることである。この2パケット記憶部301は、パケット2個を記憶できる記憶装置である。2パケット記憶部301の入出力は送信制御部106によって制御される。

【6075】 (普声送信部300の動作) 2015 において、マイクロフォンT11から入力音声バッファ 部102までは、第1実施税と同じてある。音中データ S103は、有音料別部103及び2パケット記憶部3 01に入力される。有音判別部103では、第1実施例 と同様にその音声データS103が信む無害がを判別し、その結果を送信制御部106 に伝える。一方、2 パンアント記憶部301に力された音声データS103 は、2つのパケット記憶条子列(0)、M(1)の内、 初めのM(0)に記憶される。この2パケット記憶部3 01のM(0)、M(1)それぞれの入出力制御は、次 に述べるように送信制御部106 が行う。

【0076】((送信制御部106 の動作)):

図16は第2実施例の送信制質部106 の動作フローケートである。この図16において、送信制関部106 に指例のケットが有音であったかを記憶する変数 pの初期化が行われる (p402)、このはオンかオフかの2通7の値を持ち、pがオンであれば無音とする、初期値はオフである (p402)、次に2パケット記憶部301に入力された音声データS103を2パケット記憶部301内部の2つのパケット記憶率千M(0)、M(1)の内、初かのM(0)に記憶させる (p403)、

(0077)次に有音物別舗103の結果が有音か否かのチェックが行われる(p404)。有音であれば次にp=オン、つまり前のパケットが有音であったか否かを調べる(p405)。この判断でp=オンなら、次に2パケット記憶第301内の2つのパケット記憶第7M(0)、M(1)の内、M(1)に収まっているデータをヘップ書き込み部105に入力させ、ヘップ書き込み部105に入力させ、ヘップ書き込み部105に入力させ、ヘップ書き込み部105に本体パケットの識別子を書き込む命令(S107)を出す(p405)。また、p=オンでないならば、p=オンでないならば、p=オンでないならば、p=オンでないならば、p=オンでないならば、p=オンでなくの405)。

【007名】次に2パケット記憶部301内のM(0) に収まっている音声データをM(1)にアーさせ(p 408)、再び上述の2パケット記憶部301に入力さ れた音声データS103を2パケット記憶部301内部 の2つのパケット記憶等予M(0)、M(1)の内、初 めのM(0)に記憶させる(p403)処理に戻るので ある。

【0079】一方、上述の有音判別部103の結果が有音か否かのチェック(p404)で、有音でないならば、p-オンか否かを測べる(p409)、この判断でp=オンならばM(1)に収まっているデータをヘッダ書き込み部105に入力させ、カッグ書き込み部105に未成パケットの流跳行を書き込む命令S107を出す(p410)、次にpの値をオフにし(p411)、再び上述の2パケット記憶部301内部の2つのパケット記憶者とは、のがしかいたのでは、からないました。以上に対されてからないました。

【0080】一方、上述のp=オンか否かの判断 (p4 09)で、p=オンでないならば、そのまま再び上述の 2パケット記憶器 301に入力された音声データ510 3を2パケット記憶器 301内部の2つのパケット記憶 表子M(0)、M(1)の内、財かのM(0)に記憶させる (p403)処理に戻るのである。また、ヘッグ書き込み器 105以降の動作は第1乗機例の音声送信部の動作と関係である。

【0081】(第2実施例の音声受信部): 施例の音声受信部において、第1実施例の音声受信部2 00と異なる点は、末尾パケット内の音声データも混合 合成に用いることである。 つまり、 音声出力制御部20 3の処理が一部変更するだけで実現することができるの で、異なる部分の内容を中心として以下に説明する。 【0082】第1実施例での音声読み出し処理(図9の p205、図10のp213) の際には、末尾パケット はパケット受信記憶部201から混合合成部202に入 力しなかった。それは第1実施例では図3のように末尾 パケットは無音のデータであるので、混合合成する必要 がないためである。そこで、第2実施例では図14のよ うに末尾パケットも有音部に含まれるため、この末尾パ ケットも混合合成部202に入力して混合合成を行う必 要がある。そこで、更に音声出力制御部203の処理 で、音声読み出し処理 (p205、p213) の際に は、末尾パケットはパケット受信記憶部201から混合

合成部202に入力させるように制助する。 (0083] (台奔)路外出機関205、p21 3')): そこで、図17は第2実施別の音声能み 出し処理(p205、p213')の処理フローチャ トである。この図17において、第1実施例の図12 と異なる所は、パケット中の音声データを混合会成部に 入力(p309')の部分である。即ち、第1実施例の 図12では、未取パケットと判断(p306)される と、フラグ(k)=オフとするだけで、この未取パケット と形容合成数202に入力になかった。

[0084] しかしながら、第2実施例の図17では末 尾パケットと判断(p306) された像、フラグ(k) =オフ(p307) とした像、パケット中の音声子を を混合合成部202に入力(p309))し、kの値に 1を加える処理(p310)を行うことで実現するもの である。この部分の処理の工程が第1実施例と異なる部 分である。

【0085】(第2実施例の効果): 以上の第2実施例の前限によれば、上述の第1実施例の効果に加え、末尾パケットも有音パケットに用いる構成であるので、第1実施例に比べ、転送パケット数を軽減することができるのである。 【0086】(他の実施例): (1)尚、多地点間音回システムのシステム構成として、多地点対象地点間通信が付かなく、他にし入りを通して端末が1割で接続される場合、1対多地点間で接続される場合、多地点対「通信で接続される場合」というできる。【0087】(2)また、マイクロフォンからアナログ音声信号で入力していたが、音源がデジタル信号であるなら、そのまま人/)交換部を通さずに送信しても良い。

【0088】(3)更に、スピーカからアナログ音声信号を出力したが、出力端子がデジタル信号を受け付ける

なら、そのままD/A変換部を通さずに出力しても良

【0089】(4)更にまた、混合合成では1つのパケットが入力された後、前の混合合成されたデータに混合合成していく方法を述べたが、全ての地点からのパケットが入力された後でそれぞれのパケットを一度にまとめて混合合成しても良い。

【0090】(5)また、混合合成の前に各パケットの 音量や音質を個別に変えてから混合合成を行っても良

W.

ことができる。

【0091】(6)更に、パケット中の時刻情報を古いパケットの廃棄のために使用したが、その他に画像など 他のメディアとの同期を取る際にも時刻情報を利用する

【0092】(7) 更にまた、伝送される音声データは 圧縮などはしなかったが、通信負荷を被らすために音声 データを圧縮して伝送しても、受信後の混合合成を行う 手前で圧縮データを伸展すればよい。

【0093】(8)また、第1実施例では、末尾パケットは混合合成には用いなくても良いので、図6のパケット中の音声データの部分は付けないで、ヘッダ部分だけの短いパケットでも良い。

【0094】(9) 更に、第1実施例の受信処理では、 末尾パケットは混合合成には用いなかったが、末尾パケ ット内の音声データが無音データであれば第2実施例の 受信処理を用いても良い。

【0095】(10)更にまた、LANは、バス型の他、スター型、リング型、メッシュ型、これらの複合型などの種々の伝送路形態を採ることができる。

[0096] (11)また、音声の符争化方式としては、養々の方式を採用することができる。例えば、波形 符号化方式、スペクトル符争化方式、ハイブリッド符号 化方式などが好ましい。波形符号化としては、PCMの他、A刷/μ메PCM、ADPCM ( $\Delta\Sigma$ ADPCM) や、Embeded  $\alpha$ -ADPCM ( $\Delta\Sigma$ ADPCM) は、EMCMのでは、APC-AB、SB C+ATC、SB-ADPCMなどが射ましい。また、スペクトル符号化方式としては、PARCOR、LSP をどが好ましい。現に、ハイブリッド符号化方式としては、RPE-LTP、CELP、LD-CELP、CS-CELP、VSELP、PSI-CELPなどが封ましい。

#### [0097]

(発明の効果) 以上述べく様に本発明の構成によれば、 複数の音声通信端末がコネクションレス型のインタネッ トプロトコルで音声通信を行うシステムにおいて、各音 声通信器末が、音声信号を送信するときに、音容期間の 音声信号を本体ケットとして生成し、右音開間の直接 に末尾パケットを生成し、名パケットには、音声情報と パケット施別情報と、時期情報又は遠し番号とを設定し 通信相手に返信する遺信手段と、受化ケットを送信 元別4分付、パケット識別を行 が、送信元別に、時刻情報又は適し番号を参照して有き パケット群の理生を行うための音声現合、合成を行う受 信手段とを備えたことで、簡単な適信プロトコルを使用 して簡単な構成で能率的に高質の臭い音声再生を行う音 声通信システムを実現することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1実施例の多地点間音声通信システムのシステム構成図である。

【図2】第1実施例の音声送信部の機能構成図である。
【図3】第1実施例の送信する有音パケット群の説明図

【図4】第1実施例の音声送信部の送信制御部の動作フローチャートである。

【図5】第1実施例のパケットの構成図である。

【図6】第1実施例の音声送信部の有音判別部の機能構成図である。

【図7】第1実施例の音声受信部の機能構成図である。 【図8】第1実施例のパケット受信記憶部内のFIFO

型記憶素子の説明図である。 【図9】第1実施例の音声受信部の音声出力制御部の動

作フローチャート(その1)である。 【図10】第1実施例の音声受信部の音声出力制御部の

動作フローチャート (その2)である。 【図11】第1実施例の音声出力制御部の音声データ読

み出し処理のフローチャートである。 【図12】第1実施例の出力音声バッファ部の音声デー タのサンアル数の残量しを説明するための、パケットの 基盤揺らぎを吸収できる量Rとの関係を説明する図であ

【図13】第1実施例の効果を、従来との関係で説明す るための説明図である。

【図14】第2実施例の送信する有音パケット群の説明 図である。

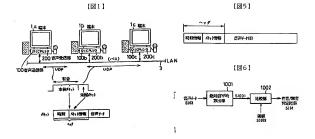
【図15】第2実施例の音声送信部の機能構成図であ

■ 【図16】第2実施例の音声送信部の送信制御部の動作フローチャートである。

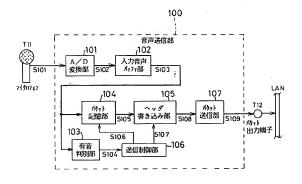
【図17】第2実施例の音声出力制御部の音声データ読み出し処理のフローチャートである。

### 【符号の説明】

T11…マイクロフォン、T12…パケット出力端子、 T21…パケット入力端子、T22…スピーカ。

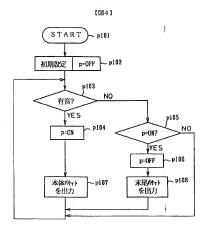


【図2】

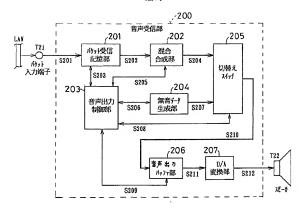






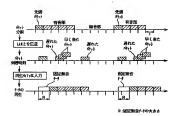


【図7】

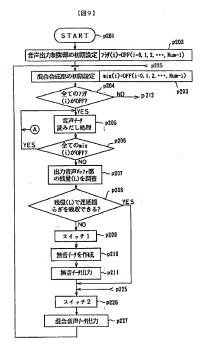


ş.

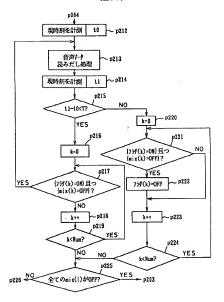
【図12】



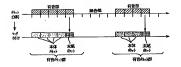
ģ.



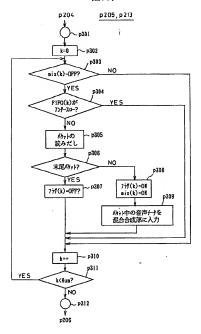
【図10】



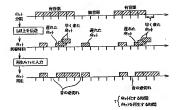
【図14】



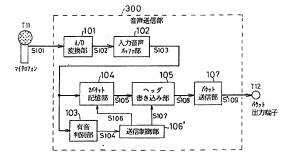
[2]11]



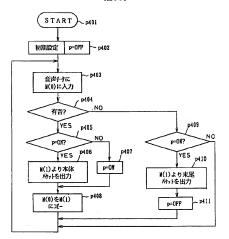
【図13】



(図15)



[2]16]



【図17】

